

2) производящие (характеристические) функции в теории вероятностей и (асимптотической) комбинаторике (пропаганда идеи: часто для нахождения чисел, имеющих комбинаторную или вероятностную природу, выгодно изучить некоторое функциональное уравнение относительно неизвестной функции, которая соодержит в себе всю информацию об этих числах): формальные грамматики (теорема Лагранжа), перечислительная комбинаторика (теория Д. Пойа), метод включения и исключения и его обобщения (подход Дж.-К. Рота), метод отыскания значений (и их асимптотик) различных комбинаторных сумм (подход Г.П. Егорычева), сведение вычисления (асимптотики) чисел, имеющих вероятностную природу, к вычислению вычетов (к исследованию асимптотического поведения интегралов в комплексной плоскости, зависящих от параметра, с помощью метода перевала или стационарной фазы), предельные теоремы и законы больших чисел;

Вначале, не вдаваясь в тонкости теории, покажем, как работает метод производящих функций в трех классических задачах.

1) **Задача о взвешивании.** В начале XVIII века Л.Эйлер решал задачу: *Какие грузы можно взвесить гирями в 1, 2, 2², 2³, ..., 2^m, ... грамм, и сколькими способами?*

Эйлер рассматривает бесконечное произведение двучленов:

$$\alpha(x) = (1+x)(1+x^2)(1+x^4)(1+x^8)\dots(1+x^{2^m})\dots$$

После раскрытия скобок и приведения подобных членов, получается «бесконечный» многочлен:

$$\alpha(x) = 1 + A_1x + A_2x^2 + A_3x^3 + \dots$$

Замети, что коэффициенты A_k равны числу различных представлений числа k в виде суммы некоторых из чисел: 1, 2, 2², 2³, ..., 2^m, ..., другими словами это число способов взвесить груз в k грамм указанными гирями.

Для нахождения коэффициентов A_k домножим правую и левую часть последнего равенства на $(1-x)$ и воспользуемся тождествами:

$$(1-x)(1+x) = (1-x^2)$$

$$(1-x^2)(1+x^2) = (1-x^4)$$

$$(1-x^4)(1+x^4) = (1-x^8)$$

...

Получим:

$$(1-x)(1+x)(1+x^2)(1+x^4)(1+x^8)\dots(1+x^{2^m})\dots = 1$$

Т.е.

$$(1-x)\alpha(x) = 1$$

$$\alpha(x) = \frac{1}{1-x} = 1 + x + x^2 + x^3 + x^4 + \dots$$

Таким образом, $A_k = 1$ для всех k , т.е. всякий груз в целое число грамм можно взвесить гирями в 1, 2, 2², 2³, ..., 2^m, ..., притом единственным способом.

Упражнение. Доказать, что любое целое положительное число можно единственным образом в двоичной системе исчисления. (Указание: сравнить с задачей о взвешивании)

2) **Задача о разбиении числа.** Так Л.Эйлер назвал следующую задачу: *Найти число положительных целых решений уравнения:*

$$y_1 + y_2 + \dots + y_m = k,$$

где m и k - фиксированные натуральные числа.

Здесь к цели приводит выражение:

$$\beta(x) = (1 + x + x^2 + x^3 \dots)^m$$

После раскрытия скобок и приведения подобных членов, получим:

$$\beta(x) = 1 + B_1x + B_2x^2 + B_3x^3 \dots$$

Теперь коэффициент B_k дает ответ к поставленной задаче.

Можно переписать выражение в виде:

$$\beta(x) = (1 + x + x^2 + x^3 \dots)^m = \left(\frac{1}{1-x} \right)^m = 1 + B_1x + B_2x^2 + B_3x^3 \dots$$

Воспользовавшись дифференцированием последнего соотношения и подставляя $x = 0$, получим формулу для коэффициентов:

$$B_k = \frac{m(m+1) \dots (m+k-1)}{k!}.$$

3) **Задача о размене.** *Сколькими способами можно разменять доллар монетами в 1, 5, 10, 25, 50 центов? Или сколько неотрицательных целых решений имеет уравнение*

$$y_1 + 5y_2 + 10y_3 + 25y_4 + 50y_5 = 100?$$

В более общем виде «задачу о размене» ставят так: *Сколько неотрицательных целых решений имеет уравнение*

$$a_1y_1 + a_2y_2 + a_3y_3 + \dots + a_my_m = k,$$

где a_1, \dots, a_m, n - фиксированные натуральные числа?

Для решения этой задачи воспользуемся выражением:

$$\begin{aligned} \gamma(x) &= (1 + x^{a_1} + x^{2a_1} + x^{3a_1} + \dots) (1 + x^{a_2} + x^{2a_2} + x^{3a_2} + \dots) \times \dots \times (1 + x^{a_m} + x^{2a_m} + x^{3a_m} + \dots) = \\ &= \frac{1}{(1-x^{a_1})(1-x^{a_2}) \dots (1-x^{a_m})} = 1 + C_1x + C_2x^2 + C_3x^3 + \dots \end{aligned}$$

Теперь коэффициент C_k дает ответ на поставленный вопрос.

Теперь немного теории.

Производящей функцией для последовательности $a_0, a_1, \dots, a_n, \dots$ называется формальный степенной ряд

$$A(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$$

Термин «формальный» означает, что мы не находим область сходимости ряда $A(x)$, нигде не будем вычислять значений $A(x)$ для конкретных значений переменной x , будем лишь выполнять некоторые операции над такими рядами и определять коэффициенты при степенях x ; таким образом, $A(x)$ интересует нас не как числовая функция от переменной x , а как «носитель» последовательности (a_k) .

Суммой произвольных рядов

$$A(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k, \quad B(x) = \sum_{k=0}^{\infty} b_k x^k$$

называется ряд

$$A(x) + B(x) = \sum_{k=0}^{\infty} (a_k + b_k) x^k.$$

Произведением ряда $A(x)$ на число λ называется ряд

$$\lambda A(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \lambda a_k x^k.$$

Произведением рядов $A(x)$ и $B(x)$ называется ряд

$$A(x)B(x) = \sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k,$$

где $c_k = \sum_{i=0}^k a_i b_{k-i}$.

Из курса математического анализа известно, что если степенной ряд сходится в некоторой окрестности нуля, то в этой окрестности его сумма является аналитической функцией, по отношению к которой сам ряд является рядом Маклорена:

$$a_k = \frac{A^{(k)}(0)}{k!}, \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

Ниже приведены производящие функции для некоторых простых последовательностей:

Последовательность (a_k)	Производящая функция $A(x)$
$1, 1, \dots, 1, \dots$	$\frac{1}{1-x}$
$1, \frac{1}{1!}, \frac{1}{2!}, \dots, \frac{1}{k!}, \dots$	e^x
$1, 2, 2^2, \dots, 2^k, \dots$	$\frac{1}{1-2x}$
$0, 1, 2, \dots, k, \dots$	$\frac{x}{(1-x)^2}$
$C_n^0, C_n^1, \dots, C_n^k, \dots, C_n^n, 0, \dots$	$(1+x)^n$
$1, \alpha, \frac{\alpha(\alpha-1)}{2!}, \dots, \frac{\alpha(\alpha-1)\dots(\alpha-k+1)}{k!}, \dots$	$(1+x)^\alpha$

Покажем, как может быть получена производящая функция для последовательности неотрицательных целых чисел:

$$\sum_{k=0}^{\infty} kx^k = x \sum_{k=0}^{\infty} kx^{k-1} = x \sum_{k=0}^{\infty} \frac{d}{dx} (x^k) = x \frac{d}{dx} \left(\sum_{k=0}^{\infty} x^k \right) = x \frac{d}{dx} \left(\frac{1}{1-x} \right) = \frac{x}{(1-x)^2}.$$

Применим аппарат производящих функций к решению следующей весьма общей по постановке задачи.

Найти a_k - число всех неупорядоченных k -элементных выборок с повторениями, удовлетворяющих заданными ограничениями на число вхождений в них каждого элемента генеральной совокупности $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$: элемент x_i может

присутствовать в выборке y_i раз, где y_i - элемент некоторого числового множества $Y_i \subset \mathbb{N}_0$ ($i = 1, \dots, n$).

Проиллюстрируем постановку задачи на примере:

Сколько разных наборов из k шаров можно получить, имея 1 синий шар, 2 одинаковых белых и 4 одинаковых красных.

Здесь генеральная совокупность состоит из синего, белого и красного шара. Возможное число вхождений каждого шара в набор определяется множествами $Y_1 = \{0, 1\}$,

$$Y_2 = \{0, 1, 2\}, Y_3 = \{0, 1, 2, 3, 4\}.$$

Пусть $A(x)$ производящая функция для последовательности (a_k) . Тогда справедливо следующее соотношение:

$$A(x) = \prod_{i=1}^n \sum_{y_i \in Y_i} x^{y_i}.$$

Действительно,

$$A(x) = \prod_{i=1}^n \sum_{y_i \in Y_i} x^{y_i} = \sum_{y_1, \dots, y_n} x^{y_1} \dots x^{y_n} = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k,$$

где $a_k = \sum_{y_1 + \dots + y_n = k} 1$. В выражении для a_k суммирование производится по всем наборам

(y_1, \dots, y_n) таким, что $\forall i \ y_i \in Y_i$ и $y_1 + \dots + y_n = k$, в результате чего получится искомое число k -выборок.

Для примера с шарами производящая функция имеет вид:

$$A(x) = (1+x)(1+x+x^2)(1+x+x^2+x^3+x^4) = 1 + 3x + 5x^2 + 6x^3 + 6x^4 + 5x^5 + 3x^6 + x^7.$$

Теперь рассмотрим применение аппарата производящих функций к выводу формул для числа сочетаний (без повторений и с повторениями). В обоих случаях будем считать, что генеральная совокупность состоит из n элементов.

Сочетания без повторений из n по k . Каждый элемент в выборке встречается не более одного раза, т.е. $\forall i \ Y_i = \{0, 1\}$; k -выборка при этом является сочетанием (без повторения) из n по k . Производящая функция имеет вид:

$$A(x) = (1+x)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k x^k.$$

Сочетания с повторениями из n по k . Каждый элемент в выборке может появиться любое число раз: $\forall i \ Y_i = \mathbb{N}_0$; k -выборка при этом суть сочетание с повторениями из n по k . Производящая функция имеет вид:

$$\begin{aligned} A(x) &= (1+x+x^2+\dots)^n = \left(\frac{1}{1-x}\right)^n = (1-x)^{-n} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{-n(-n-1)\dots(-n-k+1)}{k!} (-x)^k = \\ &= \sum_{k=0}^{\infty} (-1)^k \frac{n(n+1)\dots(n+k-1)}{k!} (-x)^k = \sum_{k=0}^{\infty} C_{n+k-1}^k x^k. \end{aligned}$$

Число счастливых билетов.

Трамвайные билеты имеют шестизначные номера. Билет называют счастливым, если сумма его первых трех цифр равна сумме трех последних.

Покажем, что существует взаимно-однозначное соответствие между множеством «счастливых» 6-значных номеров и множеством 6-значных номеров с суммой цифр 27. Это соответствие задается так. Заменим в произвольном «счастливым» номере последние три цифры на цифры, дополняющие из до 9 (например, 147624 \rightarrow 147375). Если сумма первых трех (и последних) цифр равна k , то после указанного преобразования сумма трех последних цифр станет равной $27 - k$, а общая сумма шести цифр будет равна 27.

Таким образом, число счастливых билетов совпадает с числом билетов, сумма цифр у которых равна 27.

Каждый 6-значный номер с суммой цифр k можно рассматривать, как k -выборку, составленную из элементов генеральной совокупности $\{1, 10, 10^2, 10^3, 10^4, 10^5\}$, причем каждый элемент может встречаться не более 9 раз. Пусть a_k - число таких k -выборок. Производящая функция для последовательности (a_k) (см. выше):

$$A(x) = (1 + x + x^2 + \dots + x^9)^6 = \left(\frac{x^{10} - 1}{x - 1} \right)^6.$$

Задача, которую мы решаем, сводится к вычислению a_{27} .

Воспользуемся базисным фактом теории функций комплексного переменного – теоремой Коши.

Теорема Коши. Для любого многочлена Лорана $p(z)$ его свободный член p_0 равен

$$p_0 = \frac{1}{2\pi i} \oint \frac{p(z) dz}{z},$$

где интеграл берется по любой окружности на комплексной плоскости, содержащей внутри себя начало координат.

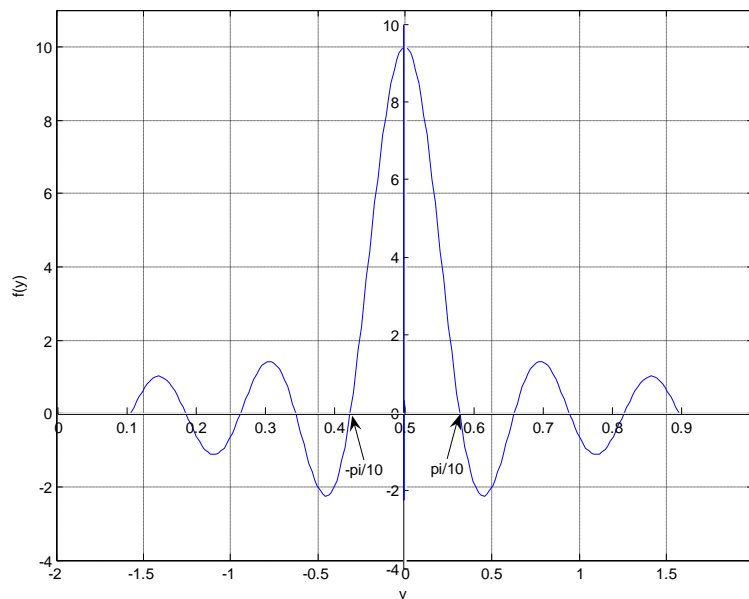
Для нашей задачи:

$$\begin{aligned} a_{27} &= \frac{1}{2\pi i} \oint_{|x|=1} \left(\frac{x^{10} - 1}{x - 1} \right)^6 \frac{dx}{x^{28}} = [x = e^{i\varphi}] = \frac{1}{2\pi i} \int_0^{2\pi} \left(\frac{e^{10i\varphi} - 1}{e^{i\varphi} - 1} \right)^6 \frac{ie^{i\varphi}}{e^{28i\varphi}} d\varphi = \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} \left(\frac{e^{5i\varphi} - e^{-5i\varphi}}{e^{i\varphi/2} - e^{-i\varphi/2}} \right)^6 d\varphi = \\ &= \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} \left(\frac{\sin 5\varphi}{\sin(\varphi/2)} \right)^6 d\varphi = [y = \frac{\varphi}{2}] = \frac{1}{\pi} \int_0^{\pi} \left(\frac{\sin 10y}{\sin y} \right)^6 dy = \frac{1}{\pi} \int_{-\frac{\pi}{2}}^{\frac{\pi}{2}} \left(\frac{\sin 10y}{\sin y} \right)^6 dy. \end{aligned}$$

Таким образом, решение классической дискретной задачи записывается с помощью интеграла от тригонометрической функции!

Попробуем оценить значение последнего интеграла. График функции $f(y) = \frac{\sin 10y}{\sin y}$ на

отрезке $\left[-\frac{\pi}{2}; \frac{\pi}{2}\right]$ выглядит так, как показано на рисунке:



В нуле функция достигает своего максимума, равного 10. Вне отрезка $\left[-\frac{\pi}{10}; \frac{\pi}{10}\right]$ величина функции f не превосходит $\frac{1}{\sin \frac{\pi}{10}} \approx 3$. Основная составляющая интеграла сосредоточена

на отрезке $\left[-\frac{\pi}{10}; \frac{\pi}{10}\right]$. Для оценки вклада этого отрезка методом стационарной фазы. Этот метод позволяет оценить значение интеграла

$$\int_{-\frac{\pi}{10}}^{\frac{\pi}{10}} f^t dy = \int_{-\frac{\pi}{10}}^{\frac{\pi}{10}} e^{t \ln f} dy$$

при $t \rightarrow \infty$. При больших значениях t величина интеграла определяется поведением функции $\ln f$ («фазы») в окрестности с стационарной точки 0 (точки, в которой

$(\ln f)' = 0$, или, что то же самое, $f' = 0$). В окрестности нуля $f(y) \approx 10 \left(1 - \frac{32}{2} y^2\right)$, а

$\ln f(y) \approx \ln 10 - \frac{32}{2} y^2$. При больших t имеем

$$\int_{-\frac{\pi}{10}}^{\frac{\pi}{10}} e^{t \left(\ln 10 - \frac{32}{2} y^2\right)} dy = e^{t \ln 10} \int_{-\frac{\pi}{10}}^{\frac{\pi}{10}} e^{-\frac{32}{2} t y^2} dy \approx e^{t \ln 10} \frac{\sqrt{2\pi}}{\sqrt{32t}}$$

Полагая $t = 6$, получаем окончательный результат:

$$a_k \approx \frac{10^6}{3\sqrt{11\pi}} \approx 56700$$

Полученный результат с хорошей точностью (отклонение составляет не более 3%) приближает искомое значение. Точное значение равно 55252.

Заметим, что задачу о числе счастливых билетов можно решить, зная формулу для числа сочетания с повторениями (см. выше) и метод включения-исключения.

Формула включения-исключения:

Пусть для любого i множество A_i является подмножеством некоторого конечного множества A . Обозначим через \bar{A}_i дополнение к A_i до множества A : $\bar{A}_i = A \setminus A_i$. Тогда

$$\left| \bar{A}_1 \cap \bar{A}_2 \dots \cap \bar{A}_n \right| = |A| - \sum_{i=1}^n |A_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq n} |\bar{A}_i \cap \bar{A}_j| - \dots + (-1)^n |A_1 \cap A_2 \dots \cap A_n|$$

Рассмотрим множество всех расстановок неотрицательных целых чисел с суммой 27 в шести позициях и введем шесть свойств таких расстановок. i -ое свойство состоит в том, что число в i -ой позиции не меньше 10. Число счастливых билетов равно числу указанных расстановок, не обладающих ни одним из шести таких свойств.

Число всех расстановок неотрицательных целых чисел с суммой 27 в шести позициях есть $|A| = C_{32}^5$ (сочетание с повторениями из 6 по 27). Далее, для любого i $|\bar{A}_i| = C_{22}^5$.

Действительно, мы можем поставить в i -ую позицию число 10, а оставшуюся сумму 17 произвольно распределить по шести позициям. Аналогично для любой пары

$|\bar{A}_i \cap \bar{A}_j| = C_{12}^5$: мы ставим число 10 в i -ую и j -ую позиции, а оставшуюся сумму 7

произвольным образом распределяем по шести позициям. Заметим, что остальные слагаемые в формуле включения-исключения для этой задачи равны нулю, так как расстановки неотрицательных чисел с суммой 27 в шести позициях не могут обладать

более, чем двумя свойствами одновременно. Таким образом, число счастливых билетов равно

$$C_{32}^5 - 6C_{22}^5 + 15C_{12}^5.$$

Теория Пойа.

При решении ряда перечислительных задач комбинаторные объекты могут естественным образом отождествляться.

Примерами могут служить задача о числе различных ожерелий из n бусинок, где каждая окрашена в один из k цветов, задача о перечислении изомеров органических молекул заданной структуры, задача о компостере. Для таких комбинаторных объектов характерно то, что некоторые из них можно отождествить за счет вращений (трехмерная структура молекулы), осевой симметрии (рисунок компостера) или поворота (ожерелье, компостер). В теории Пойа, названной так в честь американского математика венгерского происхождения, подсчет числа элементов некоторого множества осуществляется с точностью до отношения эквивалентности, заданного на данном множестве при помощи указания некоторой группы подстановок, действующей на данном множестве. В результате применения теории Пойа для числа классов эквивалентности различных видов строится производящая функция. Теория Пойа является хорошим примером демонстрации возможностей алгебраического аппарата при решении комбинаторных задач.

Пусть S - n -элементное множество. *Подстановкой* на множестве S называется взаимно-однозначное отображение S на себя.

Образ элемента $s \in S$ при действии на него подстановкой $\pi : S \rightarrow S$ будем обозначать πs . *Тождественная подстановка* ε переводит каждый элемент S в себя:

$$\forall s \in S \quad \varepsilon s = s$$

Произведением $\pi_1 \pi_2$ подстановок π_1 и π_2 на множестве S назовем их композицию – подстановку, определяемую последовательным выполнением данных подстановок:

$$\forall s \in S \quad (\pi_1 \pi_2) s = \pi_1 (\pi_2 s).$$

Операция умножения подстановок обладает свойством ассоциативности, а значит степень (π^n) определяется как n -кратное произведение $\pi \cdot \pi \cdot \dots \cdot \pi = \pi^n$.

Если некоторое множество подстановок на S

- 1) замкнуто относительно операции умножения;
- 2) содержит тождественную подстановку;
- 3) вместе с каждой подстановкой содержит ей обратную,

то оно образует *группу*, в которой в роли нейтрального элемента выступает тождественная подстановка ε , а умножение подстановок является (групповой) бинарной операцией.

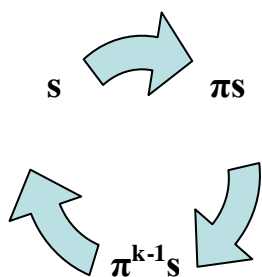
Самой «бедной» (по числу ее элементов) является группа, содержащая лишь ε . Самая «богатая» группа содержит все подстановки на множестве S , их число совпадает с числом перестановок n элементов и равно $n!$. Такую группу называют симметрической и обозначают S_n .

Зафиксируем некоторый элемент $s \in S$ и рассмотрим последовательность

$$s, \pi s, \pi^2 s, \pi^3 s, \dots$$

Данная последовательность не может содержать бесконечное число различных элементов ввиду конечности множества S . Первый элемент, который повторно встретится в последовательности, есть s . Наименьшее натуральное число k такое, что $\pi^k s = s$, называют *порядком* элемента s . Последовательность $s, \pi s, \pi^2 s, \pi^3 s, \pi^{k-1} s$ называют *орбитой* (или *циклом*) элемента s .

Элементы орбиты циклически переставляются подстановкой π .



Возьмем какой-нибудь элемент, не входящий в орбиту s (если конечно такой элемент существует, что будем в случае, когда орбита s не исчерпывает всего множества S); он порождает свою орбиту, не имеющей общих элементов с орбитой s . Если при этом остались элементы множества S , не вошедшие в построенные орбиты, то можно указать еще одну орбиту и т.д. В результате множество S разбивается на непересекающиеся орбиты (каждая подстановка, вообще говоря, задает свое разбиение S).

Длиной орбиты называют число ее элементов. Если подстановка разбивает множество S на k_1 орбит длины 1, k_2 длины 2, ..., k_n орбит длины n , то говорят, что подстановка имеет тип (k_1, k_2, \dots, k_n) . Сумма длин всех орбит равна числу элементов множества S :

$$\sum_{i=1}^n i k_i.$$

Цикловым индексом подстановки называют одночлен

$$x_1^{k_1} x_2^{k_2} \dots x_n^{k_n},$$

где (k_1, k_2, \dots, k_n) - тип подстановки.

Цикловым индексом группы подстановок G называют среднее арифметическое цикловых индексов ее элементов:

$$P_G(x_1, x_2, \dots, x_n) = \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} x_1^{k_1} x_2^{k_2} \dots x_n^{k_n}.$$

Примеры.

1) Тождественная подстановка ε порождает n орбит длины 1, поэтому цикловой индекс группы, состоящей только из тождественной подстановки, равен:

$$P_{\{\varepsilon\}}(x_1, x_2, \dots, x_n) = x_1^n.$$

2) Найдем цикловой индекс группы подстановок вершин тетраэдра, порожденных его вращениями.

Вращение тетраэдра вокруг его высоты на 120° в любом направлении задает подстановку на множестве вершин, имеющую тип $(1, 0, 1, 0)$ (вершина, через которую проходит высота, при вращении остается на месте, три другие вершины циклически переставляются, образуя цикл длины 3). Всего имеем 8 таких вращений, соответственно 8 подстановок, имеющих цикловой индекс $x_1^1 x_3^1$.

Вращение тетраэдра на 180° вокруг прямой, соединяющей середины противоположных ребер, порождает подстановку типа $(0, 2, 0, 0)$ (концы каждого из указанных ребер меняются местами при повороте, образуя 2-элементную орбиту). Поэтому в группе подстановок имеется трип подстановки с цикловым индексом x_2^2 .

Учтя, наконец, тождественную подстановку, имеющую цикловой индекс x_1^4 , запишем цикловой индекс рассматриваемой группы:

$$P_G(x_1, x_2, \dots, x_n) = \frac{1}{12} (8x_1 x_3 + 3x_2^2 + x_1^4).$$

Пусть $R^D = \{f : D \rightarrow R\}$ - множество всевозможных функций с областью определения D и принимающих значения на множестве R , где R и D - некоторые конечные множества. Каждую такую функцию можно отождествить с размещением с повторениями из $|R|$ элементов по $|D|$; поэтому $|R^D| = |R|^{|D|}$.

Пусть G - группа подстановок, действующих на множестве D . Назовем функции f_1 и f_2 из R^D эквивалентными ($f_1 \sim f_2$), если для некоторой подстановки $g \in G$ $f_1(g) = f_2$, т.е.

$$\forall d \in D \quad f_1(g(d)) = f_2(d).$$

Введенное отношение эквивалентности обладает свойствами рефлексивности, транзитивности, симметричности.

Каждому элементу r множества R придадим некоторый вес $w(r)$. (Вес – это элемент некоторого коммутативного кольца.) Весом функции $f \in R^D$ назовем произведения весов образов всех элементов множества D при отображении f :

$$W(f) = \prod_{d \in D} w(f(d)).$$

Пример.

Пусть $D = \{1, 2, 3, 4\}$ - множество вершин тетраэдра;

$R = \{\text{синий, красный, зеленый, белый}\} = \{c, k, z, б\}$ - множество цветов. Тогда R^D -

множество всевозможных раскрасок вершин тетраэдра в указанные цвета. С помощью G - группы подстановок вершин, возникающих в результате вращений тетраэдра, множество R^D разбивается на классы эквивалентности. Класс эквивалентности составляют раскраски, переходящие друг в друга в результате вращений тетраэдра, такие раскраски будем называть геометрически неразличимыми. Например, с точностью до геометрической неразличимости существует ровно одна раскраска, при которой три вершины – белые, а одна – синяя. Каждому элементу множества R придадим вес: $w(c) = x$; $w(k) = y$;

$w(z) = z$; $w(б) = t$. Вес упомянутой выше раскраски равен xt^3 .

Теорема (без доказательства).

Эквивалентные функции имеют одинаковый вес:

$$f_1 \sim f_2 \Rightarrow W(f_1) = W(f_2).$$

Теперь становится корректным следующее определение. Весом класса эквивалентности называется вес любой функции из этого класса; если F - класс эквивалентности и $f \in F$, то $W(F) = W(f)$.

Заметим, что и у неэквивалентных функций могут совпадать веса.

Теорема Пойа (1937г.).

Сумма весов классов эквивалентности равна

$$\sum_F W(F) = P_G \left(\sum_{r \in R} w(r), \sum_{r \in R} w^2(r), \sum_{r \in R} w^3(r), \dots \right),$$

где P_G - цикловой индекс группы подстановок G .

Следствие.

Число классов эквивалентности равно $P_G(|R|, |R|, |R|, \dots)$.

Действительно. Если положить вес каждого элемента R равным 1, то и вес каждой функции, и, значит, каждого класса эквивалентности будет равен 1; поэтому сумма весов всех классов эквивалентности будет равна их числу.

Примеры.

1) Воспользуемся теоремой Пойа для подсчета числа существенно различных раскрасок вершин тетраэдра в k цветов. Так как цикловой индекс группы подстановок вершин тетраэдра, порожденных его вращениями, равен:

$$P_G(x_1, x_2, \dots, x_n) = \frac{1}{12}(8x_1x_3 + 3x_2^2 + x_1^4).$$

Применив следствие теоремы Пойа, получим

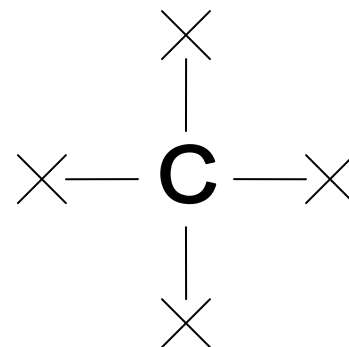
$$\frac{1}{12}(11k^2 + k^4).$$

2) **Задача о перечислении числа изомеров органических молекул заданной структуры**, где C - атом углерода, а места, обозначенные крестиками, могут занимать метил (CH_3), этил (C_2H_5), водород (H) и хлор (Cl).

Математическая модель этих молекул – тетраэдр, в центре которого расположен атом углерода.

Расположение в вершине тетраэдра определенной группы атомов будем считать покраской вершины в определенный цвет (один из четырех). Таким образом, задача сведена к предыдущей (при $k = 4$). Общее число

молекул равно $\frac{1}{12}(11 \cdot 4^2 + 4^4) = 36$.



Для того чтобы подсчитать число молекул с фиксированным числом атомов водорода, положим:

$$w(H) = x; \quad w(Cl) = w(CH_3) = w(C_2H_5) = 1.$$

Тогда вес молекулы с i атомами водорода будет равен x^i . Применяя теорему Пойа, получим:

$$P_G(x + 3, x^2 + 3, x^3 + 3, x^4 + 3) = x^4 + 3x^3 + 6x^2 + 11x + 15.$$

Значит, существует одна молекула CH_4 (метан), три молекулы с 3 атомами водорода, шесть молекул с 2 атомами водорода и 15 молекул без атомов водорода.

3) **Задача о числе ожерелий.** Имеется неограниченный запас бусинок k цветов. Сколько можно составить различных ожерелий из n бусинок (ожерелья, получаемые плоскими вращениями не будем различать)?

Считая, что бусинки располагаются в вершинах правильного n -угольника, сведем задачу к задаче о числе геометрически различных (т.е. не получающихся друг из друга вращениями в плоскости) раскрасок вершин правильного n -угольника в k цветов. При этом D - множество вершин, R - множество цветов, $|D| = n$, $|R| = k$; R^D - множество раскрасок. Отношение эквивалентности на множестве R^D задается с помощью G - группы подстановок вершин, порожденной вращениями правильного n -угольника; $|G| = n$.

Пусть $G = \{g_1, g_2, \dots, g_n\}$, где g_j - подстановка, возникающая в результате поворота на

угол $\frac{2\pi}{n}j$ ($j = 1, \dots, n$) (в частности, тождественная подстановка $\varepsilon = g_n$). Тогда, если

отождествить вершину с ее номером, положив $D = \{1, 2, \dots, n\}$ (номера проставляются по порядку против часовой стрелки), то подстановка g_j описывается соотношением:

$$g_j(i) \equiv i + j \pmod{n}.$$

Длину орбиты произвольного элемента можно найти как наименьшее натуральное число k , для которого kj делится на n . Если (n, j) - наибольший общий делитель j и n , то $j = j_1(n, j)$, $n = n_1(n, j)$, где j_1 и n_1 - взаимно простые числа. Поэтому $kj = kj_1(n, j)$ делится $n = n_1(n, j)$ тогда и только тогда, когда k делится на n_1 , наименьшее натуральное k с таким свойством равно $n_1 = \frac{n}{(n, j)}$. Итак при повороте на угол $\frac{2\pi}{n}j$ все орбиты имеют длину (n, j) . Запишем цикловой индекс группы подстановок:

$$P_G(x_1, x_2, \dots, x_n) = \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n \left(x_{\frac{n}{(n, j)}} \right)^{(n, j)}.$$

По следствию из теоремы Пойа общее число раскрасок N выражается формулой:

$$N = \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n k^{(n, j)}.$$

В полученной сумме показатели степеней k принимают значения делителей числа n . Несложно видеть, что общее количество чисел из множества $\{1, 2, \dots, n\}$, для которых их наибольший делитель с n равен d , где $d | n$, совпадает с количеством натуральных чисел, не превосходящих число $\frac{n}{d}$ и взаимно простых с ним, т.е. равно $\varphi\left(\frac{n}{d}\right)$ (φ - функция Эйлера). Таким образом,

$$N = \frac{1}{n} \sum_{d|n} k^d \varphi\left(\frac{n}{d}\right).$$

Упражнение. На листках бумаги пишутся числа от 00000 до 99999. Будем считать, что при переворачивании цифры 0, 1, 8 не меняются, а цифры 6 и 9 переходят друг в друга. Например, для чисел 06981 и 18690 можно приготовить только один листок. Сколько всего понадобится листков?

Числа Каталана.

Числом Каталана c_n называется число различных правильных скобочных структур из n пар скобок.

Удобно полагать $c_0 = 1$. Тогда последовательность чисел Каталана начинается так:

$$1, 1, 2, 5, 14, 42, 132, \dots$$

Чтобы вывести производящую функцию для чисел Каталана, найдем сначала рекуррентное соотношение для этих чисел.

Всякая правильная скобочная структура удовлетворяет следующим двум условиям:

- 1) число левых и правых скобок в правильной скобочной структуре одинаково;
- 2) число левых скобок в любом начальном отрезке правильной скобочной структуры не меньше числа правых скобок.

Наоборот, всякая (конечная) скобочная структура, удовлетворяющая условиям 1) и 2) является правильной.

В правильной скобочной структуре все скобки разбиваются на пары: каждой левой скобке соответствует парная ей правая. Парная правая скобка выделяется следующим правилом: это первая правая скобка справа от данной левой скобки, такая, что между выбранными двумя скобками стоит правильная скобочная структура.

Рассмотрим в правильной скобочной структуре из $n + 1$ пар скобок пару скобок, в которую входит самая левая скобка структуры. Тогда последовательность скобок внутри этой пары образует правильную скобочную структуру и последовательность скобок вне этой пары образует правильную скобочную структуру. Если число пар скобок во внутренней скобочной структуре равно k , то во внешней структуре $n - k$ пар скобок.

Наоборот, по каждой паре скобочных структур из k и $n - k$ пар скобок можно восстановить структуру из $n + 1$ пар скобок, заключив первую структуру в скобки и приписав к результату справа вторую структуру.

Отсюда мы получаем рекуррентное соотношение для чисел Каталана:

$$c_{n+1} = c_0 c_n + c_1 c_{n-1} + \dots + c_n c_0.$$

Рассмотрим производящую функцию для чисел Каталана:

$$Cat(x) = c_0 + c_1 x + c_2 x^2 + \dots$$

Возведем ее в квадрат и умножим результат на x , получим

$$\begin{aligned} x Cat^2(x) &= c_0^2 x + (c_0 c_1 + c_1 c_0) x^2 + (c_0 c_2 + c_1 c_1 + c_2 c_0) x^3 + \dots = \\ &= c_1 x + c_2 x^2 + c_3 x^3 + \dots = Cat(x) - c_0 = Cat(x) - 1, \end{aligned}$$

Что дает нам квадратное уравнение на производящую функцию

$$x Cat^2(x) - Cat(x) + 1 = 0,$$

откуда

$$Cat(x) = \frac{1 - \sqrt{1 - 4x}}{2x}.$$

(Второй корень отбрасывается, так как $\frac{1 + \sqrt{1 - 4x}}{2x} = \frac{1}{x} + \dots$ содержит отрицательные степени x .)

Согласно биному Ньютона

$$c_n = \frac{\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{3}{2} \cdot \dots \cdot \frac{2n-1}{2} \cdot 4^{n+1}}{2(n+1)!} = \frac{(2n)!}{n!(n+1)!} = \frac{1}{n+1} C_{2n}^n.$$

Можно получить и более простое рекуррентное соотношение для чисел Каталана:

$$c_{n+1} = \frac{4n+2}{n+2} c_n.$$

Числа Каталана перечисляют самые разнообразные комбинаторные объекты.

Это и число различных триангуляции выпуклого многоугольника (разбиение многоугольника непересекающимися диагоналями на треугольники), число способов расставить $2n$ людей в очередь за покупкой товара в 50руб., если у n человек есть только купюра в 100руб., а у n человек - купюра в 50руб., при этом изначально кассам магазина пуста, и никто не хочет ждать свою сдачу.

Формальные грамматики с однозначным выводом. Теорема Лагранжа.

Снова рассмотрим правильные скобочные структуры, описываемые числами Каталана. Если обозначить левую скобку буквой a , а правую b , то можно переписать правильные скобочные структуры в виде «слов» в алфавите $\{a, b\}$.

Определение. Пусть $A = \{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ - произвольный конечный набор различных букв.

Словом в алфавите A называется произвольная конечная последовательность букв $\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_m$, где $\alpha_i \in A$ $i = 1, \dots, m$. Число m называется *длиной слова*. *Языком над алфавитом A* называется произвольное (конечное или бесконечное) множество слов в алфавите A .

Пустое слово λ имеет длину 0 и может входить или не входить в язык.

Множество правильных скобочных структур вместе с пустой структурой образует язык над алфавитом $\{a, b\}$. Этот язык называется *языком Дика*.

Производящей функцией языка L называется производящая функция

$$L(x) = l_0 + l_1 x + l_2 x^2 + \dots,$$

где l_k есть число слов длины k в языке L .

Рассмотрим правила вывода в языке Дика:

- 1) $r \rightarrow \lambda$;
- 2) $r \rightarrow arbr$.

Действительно, всякое слово в языке Дика есть либо

- 1) пустое слово, либо
- 2) слово, в котором внутри самой левой пары соответственных скобок стоит некоторое слово языка Дика и после этой пары стоит слово языка Дика.

Вычислим с помощью правил вывода производящую функцию для языка Дика. Для этой цели напишем «некоммутативный производящий ряд», перечисляющий слова языка. Этот ряд представляет собой просто формальную сумму всех слов языка, выписанных в порядке возрастания длины:

$$D(a, b) = \lambda + ab + aabb + abab + aaabbb + aababb + \dots$$

Теорема. Этот ряд удовлетворяет уравнению

$$D(a, b) = \lambda + aD(a, b)bD(a, b).$$

Доказательство основано на правилах вывода языка.

Чтобы перейти от некоммутативного производящего ряда к обычному, сделаем подстановку $a = x$, $b = x$, $\lambda = x^0 = 1$. Тогда получим

$$D(x, x) = 1 + x^2 D^2(x, x).$$

Отсюда обозначив $D(x, x)$ через $d(x)$, получим

$$d(x) = 1 + x^2 d^2(x).$$

Решение

$$d(x) = \frac{1 - \sqrt{1 - 4x^2}}{2x^2}$$

Этого уравнения, конечно же, совпадает (с точностью до возведения формальной переменной в квадрат) с производящей функцией для чисел Каталана. Необходимость подстановки переменной x^2 вместо x объясняется тем, что в языке Дика длина слова, составленного из n пар скобок, равна $2n$, тогда как ранее мы перечисляли эти слова по числу пар скобок.

Определение. Слово $w = \beta_1 \dots \beta_m$ языка L называется *неразложимым* в этом языке, если никакое его непустое подслово $\beta_i \beta_{i+1} \dots \beta_{i+l}$, $1 \leq i, i+l \leq m, l \geq 0$, отличное от самого слова w , не принадлежит языку L .

В частности, пустое слово в любом языке, содержащим его, неразложимо. Предположим, что язык L обладает следующими свойствами:

- 1) пустое слово входит в язык L ;
- 2) начало всякого неразложимого слова не совпадает с концом другого или того же самого неразложимого слова;
- 3) если между любыми двумя буквами любого слова языка L вставить слово языка L , то получится слово языка L ;
- 4) если из любого слова языка L выкинуть подслово, входящее в язык L , то получится слово языка L .

Обозначим через $n(y) = n_0 + n_1 y + n_2 y^2 + \dots$ производящую функцию для числа неразложимых слов языка L .

Теорема (без доказательства). Производящая функция для языка L , удовлетворяющего свойствам 1)-4), и производящей функцией для подязыка неразложимых слов в нем связаны между собой уравнением Лагранжа

$$l(x) = n(xl(x)).$$

Пример. Для языка Дика $n(y) = 1 + y^2$. Неразложимые слова – это λ и ab . Отсюда немедленно получаем уравнение $l(x) = 1 + (xl(x))^2$ на производящую функцию для языка Дика.

Уравнение Лагранжа – функциональное уравнение, связывающее между собой производящие функции для числа слов в языке и числа неразложимых слов в нем. Оказывается, если одна из функций известна, то оно всегда разрешимо.

Приведем уравнение к классическому виду. Положим $xl(x) = \tilde{l}(x)$. Тогда уравнение Лагранжа примет вид:

$$\tilde{l}(x) = xn(\tilde{l}(x)).$$

Теорема Лагранжа. Пусть задана одна из производящих функций $\tilde{l}(x)$ ($\tilde{l}_0 = 0, \tilde{l}_1 \neq 0$) или $n(y)$ ($n_0 \neq 0$). Тогда вторая производящая функция однозначно восстанавливается по ней из уравнения $\tilde{l}(x) = xn(\tilde{l}(x))$.

Метод включения-исключения.

Классическая формула.

Для любых конечных множеств X_1, X_2, \dots, X_n справедливо

$$\left| \bigcup_{i=1}^n X_i \right| = \sum_{i=1}^n |X_i| - \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} |X_{i_1} \cap X_{i_2}| + \dots + (-1)^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} |X_{i_1} \cap X_{i_2} \dots \cap X_{i_k}| + \dots \\ \dots + (-1)^n |X_1 \cap X_2 \dots \cap X_n|$$

Эта формула легко доказывается индукцией по n . База индукции:

$$|X \cup Y| = |X| + |Y| - |X \cap Y|,$$

что справедливо в силу правила суммы для любых конечных множеств X, Y :

$$|X \cup Y| = |X \cap Y| + |X \setminus X \cap Y| + |Y \setminus X \cap Y| = \\ = |X \cap Y| + (|X| - |X \cap Y|) + (|Y| - |X \cap Y|) = \\ = |X \cup Y| = |X| + |Y| - |X \cap Y|.$$

Далее, полагая $X = \bigcup_{i=1}^{n-1} X_i, Y = X_n$, получаем формулу.

Задача на метод вкл-искл

(возможно, счастливые билетки)

Обобщим теперь классическую формулу включения-исключения.

Рассмотрим N элементов a_1, a_2, \dots, a_N , которым соответственно приписаны веса

$w(a_1), w(a_2), \dots, w(a_N)$, являющиеся элементами некоторого коммутативного кольца K .

Каждый из заданных элементов может обладать или не обладать некоторыми свойствами A_1, A_2, \dots, A_n . Обозначим через $M(r)$ суммарный вес элементов, обладающих точно r

свойствами, а через M_r - суммарный вес элементов, обладающих не менее чем r

свойствами. Покажем, что

$$M(r) = \sum_{k=r}^n (-1)^{k-r} C_k^r S_k, \quad r = 0, 1, \dots, n,$$

$$M_r = \sum_{k=r}^n (-1)^{k-r} C_{k-1}^{r-1} S_k, \quad r = 0, 1, \dots, n,$$

где

$$S_0 = \sum_{i=1}^N w(a_i), \quad S_k = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} M(A_{i_1} A_{i_2} \dots A_{i_k}), \quad k = 1, 2, \dots, n,$$

$M(A_{i_1} A_{i_2} \dots A_{i_k})$ - суммарный вес элементов, обладающих фиксированными свойствами $A_{i_1}, A_{i_2}, \dots, A_{i_k}$.

Для доказательства первого тождества покажем, что в правую часть равенства входят все веса элементов, обладающих r свойствами, и только они.

Веса элементов, обладающих точно r свойствами, учитываются один раз в сумме S_r и не входят в остальные суммы S_{r+1}, \dots, S_n . Веса элементов, обладающих $\mu > r$ свойствами, в сумме S_k , $k > r$, учитываются C_μ^k раз. Поэтому в правую часть доказываемого равенства вес таких элементов входит с коэффициентом:

$$\sum_{k=r}^n (-1)^{k-r} C_k^r C_\mu^k = C_\mu^r \sum_{j=0}^{\mu-r} (-1)^j C_{\mu-r}^j = 0.$$

Веса элементов, обладающих $\mu < r$ свойствами, не входят в правую часть доказываемого тождества.

Справедливость второго тождества вытекает из следующего:

$$M_r = \sum_{j=r}^n M(j) = \sum_{j=r}^n \sum_{k=j}^n (-1)^{k-j} C_k^j S_k = \sum_{k=r}^n S_k \sum_{j=r}^k (-1)^{k-j} C_k^j.$$

Сумма

$$\sum_{j=r}^k (-1)^{k-j} C_k^j = \sum_{j=0}^{k-r} (-1)^j C_k^j$$

Есть коэффициент при x^{k-r} в выражении $(1-x)^k (1-x)^{-1}$. С другой стороны, этот коэффициент равен $(-1)^{k-r} C_{k-1}^{k-r}$.

Если $w(a_1) = w(a_2) = \dots = w(a_N) = 1$, то $M(r)$ представляет собой число элементов, обладающих ровно r свойствами из числа заданных A_1, A_2, \dots, A_n . Если Ψ_i - множество элементов, обладающих свойством A_i , $i = 1, \dots, n$, то число элементов, обладающих

одновременно свойствами $A_{i_1}, A_{i_2}, \dots, A_{i_k}$, равно $M(A_{i_1} A_{i_2} \dots A_{i_k}) = \left| \Psi_{i_1} \cap \Psi_{i_2} \cap \dots \cap \Psi_{i_k} \right|$.

Кроме того, число элементов, обладающих хотя бы одним из свойств A_1, A_2, \dots, A_n , равно

$M_1 = \left| \bigcup_{i=1}^n \Psi_i \right|$, таким образом, получается классическая формула включения-исключения.

Неравенства Бонферрони.

Будем предполагать, что элементы коммутативного кольца K , определяющего веса элементов a_1, a_2, \dots, a_N , являются неотрицательными числами. В этом предположении выведем неравенства, которые в ряде случаев упрощают применение метода включения-исключения, так как в пределах допустимой точности позволяют ограничиться подсчетом

в знакопеременной сумме $M(r) = \sum_{k=r}^n (-1)^{k-r} C_k^r S_k$ лишь нескольких членов.

Для $r+1 \leq d \leq n$ имеем:

$$M(r) - \sum_{k=r}^{d-1} (-1)^{k-r} C_k^r S_k = (-1)^{d-r} U(d, r),$$

где $U(d, r) = \sum_{k=d}^n (-1)^{k-d} C_k^r S_k$.

Сначала выразим величины S_k , $k = 0, 1, \dots, n$ через $M(r)$, $r = 0, 1, \dots, n$:

$$\sum_{r=k}^n C_r^k M(r) = \sum_{r=k}^n C_r^k \sum_{l=r}^n (-1)^{l-r} C_l^r S_l = \sum_{l=k}^n S_l \sum_{r=k}^l (-1)^{l-r} C_r^k C_l^r.$$

Выражая биномиальные коэффициенты через факториалы, получаем:

$$\sum_{r=k}^l (-1)^{l-r} C_r^k C_l^r = C_l^k \sum_{r=k}^l (-1)^{l-r} C_{l-r}^{l-k} = C_l^k \sum_{j=0}^{l-k} (-1)^j C_{l-k}^j = \begin{cases} 1, & l = k, \\ 0, & l > k. \end{cases}$$

Поэтому получаем:

$$S_k = \sum_{r=k}^n C_r^k M(r), \quad k = 0, 1, \dots, n.$$

В силу этого равенства можно переписать:

$$U(d, r) = \sum_{k=d}^n (-1)^{k-d} C_k^r S_k = \sum_{k=d}^n (-1)^{k-d} C_k^r \sum_{j=k}^n C_j^k M(j) = \sum_{j=d}^n M(j) \sum_{k=d}^j (-1)^{k-d} C_k^r C_j^k.$$

Заметим, что

$$\sum_{k=d}^j (-1)^{k-d} C_k^r C_j^k = C_j^r \sum_{k=d}^j (-1)^{k-d} C_{j-r}^{k-r} = C_j^r \sum_{l=0}^{j-d} (-1)^{j-l-d} C_{j-r}^l$$

При этом $\sum_{l=0}^{j-d} (-1)^{j-l-d} C_{j-r}^l$ есть коэффициент при x^{j-d} в разложении $(1+x)^{j-r} (1+x)^{-1}$. С другой стороны, он равен C_{j-r-1}^{j-d} . Поэтому окончательно получаем:

$$U(d, r) = \sum_{j=d}^n C_{j-r-1}^{d-r-1} C_j^r M(j) \geq 0.$$

С учетом этого неравенства, получаем:

$$M(r) - \sum_{k=r}^{r+2\nu-1} (-1)^{k-r} C_k^r S_k = (-1)^{2\nu} U(r+2\nu, r) \geq 0,$$

$$M(r) - \sum_{k=r}^{r+2\nu} (-1)^{k-r} C_k^r S_k = (-1)^{2\nu+1} U(r+2\nu+1, r) \leq 0.$$

Из этих двух соотношений вытекают так называемые неравенства Бонферрони:

$$\sum_{k=r}^{r+2\nu-1} (-1)^{k-r} C_k^r S_k = (-1)^{2\nu} U(r+2\nu, r) \leq M(r) \leq \sum_{k=r}^{r+2\nu} (-1)^{k-r} C_k^r S_k = (-1)^{2\nu+1} U(r+2\nu+1, r),$$

где $0 \leq \nu \leq \frac{(n-r)}{2}$.

Из этих неравенств следует, что, отбрасывая в сумме $M(r) = \sum_{k=r}^n (-1)^{k-r} C_k^r S_k$ слагаемые,

начиная с некоторого, мы получим погрешность, знак которой совпадает с со знаком первого из отброшенных членов, а абсолютная величина погрешности не превосходит абсолютной величины первого из отброшенных членов.

(доказательства не нужно. Задача)

Задача о беспорядках.

Перестановка π элементов множества $\{1, 2, \dots, n\}$ называется беспорядком, если $\pi(k) \neq k$ ни при каких $k = 1, \dots, n$. Обозначим через d_n число беспорядков на множестве из n элементов.

Чтобы посчитать число беспорядков, введем n свойств перестановок на множестве из n элементов. Свойство c_i состоит в том, что перестановка оставляет на месте элемент i .

Число всех перестановок равно $n!$. Число перестановок, удовлетворяющих свойству c_i , равно $(n-1)!$: мы фиксируем i -й элемент, а остальные переставляем произвольно. Число перестановок, удовлетворяющих свойствам c_i и c_j равно $(n-2)!$: два элемента фиксируются, остальные переставляются произвольно. Вообще, число перестановок, удовлетворяющих m фиксированным свойствам, равно $(n-m)!$. Таким образом,

$$d_n = C_n^0 n! - C_n^1 (n-1)! + C_n^2 (n-2)! - \dots = n! \left(1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!} \right).$$

Этой задаче можно придать такую интерпретацию: группа из n фанатов выигрывающей футбольной команды на радостях подбрасывают в воздух свои шляпы. Шляпы возвращаются в случайном порядке – по одной к каждому болельщику. Какова вероятность того, что никому из фанатов не вернется своя шляпа?

Из описанного выше, получаем, что искомая вероятность равна

$$1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} e^{-1}.$$

Общий подход.

Зафиксируем некоторую последовательность $\{\alpha_n\}$. Каждой последовательности $\{\alpha_n\}$ мы можем сопоставить производящую функцию

$$\{\alpha_n\} \mapsto \sum_{n=0}^{\infty} \alpha_n x^n,$$

определяемую последовательностью $\{\alpha_n\}$. Если в последовательность $\{\alpha_n\}$ отсутствуют нулевые элементы, то такое сопоставление однозначно. Если $\alpha_n \equiv 1$, то получаем

обычную производящую функцию. Если $\alpha_n = \frac{1}{n!}$ - экспоненциальную производящую функцию.

Операции с обычными производящими функциями уже были описаны выше. Посмотрим на поведение экспоненциальных производящих функций.

Сумма ведет себя обычным образом, а вот произведение иначе:

$$C(x) = A(x)B(x) = \left(\frac{a_0}{0!} + \frac{a_1}{1!}x + \frac{a_2}{2!}x^2 + \dots \right) \left(\frac{b_0}{0!} + \frac{b_1}{1!}x + \frac{b_2}{2!}x^2 + \dots \right) = \frac{c_0}{0!} + \frac{c_1}{1!}x + \frac{c_2}{2!}x^2 + \dots$$

Где $c_n = \sum_{k=0}^n C_n^k a_k b_{n-k}$ - биномиальная свертка.

Покажем, что экспоненциальная производящая функция для числа беспорядков, есть

$$D(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{d_n}{n!} x^n = \frac{e^{-x}}{1-x}.$$

Обозначим, за $d_{n,k}$ - число перестановок на множестве из n элементов, оставляющих на месте ровно k элементов (то есть число неподвижных точек равно k). При таком обозначении $d_{n,0} = d_n$. Более того, $d_{n,k} = C_n^k d_{n-k}$ (C_n^k способами можно выбрать k неподвижных элементов, а остальные $n-k$ образуют беспорядок). Из правила суммы, получаем:

$$n! = \sum_{k=0}^n d_{n,k} = \sum_{k=0}^n C_n^k d_{n-k} = \sum_{k=0}^n C_n^{n-k} d_{n-k} = \sum_{k=0}^n C_n^k d_k.$$

То есть получилась биномиальная свертка:

$$a_k = d_k, \quad b_k = 1, \quad c_k = k!$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} \frac{n!}{n!} x^n = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{d_n}{n!} x^n \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{n!} x^n \Rightarrow$$

$$\frac{1}{1-x} = D(x)e^x$$

(Может стоит, пока речь зашла о экспоненциальных ПФ, рассказать про получение ЭПФ в комбинаторных задачах с помеченными объектами? Например, вывести ЭПФ для числа помеченных деревьев на n вершинах)

Задача. Сколько существует остовных деревьев в полном графе с n вершинами $\{1, 2, \dots, n\}$?

Обозначим это число t_n . Полный граф содержит $\frac{n(n-1)}{2}$ ребер, так что по существу

ищется число способов соединить n объектов, проведя только $n-1$ ребер.

Выделим одну вершину и посмотрим на те связанные компоненты или блоки, на которые разобьется остовное дерево, если проигнорировать все ребра, проходящие через выделенную вершину. Если невыделенные вершины образуют m компонент размеров k_1, k_2, \dots, k_m , то их можно соединить с выделенной вершиной $k_1 k_2 \dots k_m$ способами.

Такие рассуждения приводят к рекуррентному соотношению

$$t_n = \sum_{m>0} \frac{1}{m!} \sum_{k_1+k_2+\dots+k_m=n-1} \binom{n-1}{k_1, k_2, \dots, k_m} k_1 k_2 \dots k_m t_{k_1} t_{k_2} \dots t_{k_m},$$

при любом $n > 1$. Действительно, имеется $\binom{n-1}{k_1, k_2, \dots, k_m} = \frac{(n-1)!}{k_1! k_2! \dots k_m!}$ (полиномиальный

коэффициент) способов представить $n-1$ объект в виде последовательности из m компонент размеров, соответственно, k_1, k_2, \dots, k_m ; имеется $t_{k_1} t_{k_2} \dots t_{k_m}$ способов соединить

вершины внутри этих компонент какими-то остовными деревьями; имеется $k_1 k_2 \dots k_m$

способов соединить вершину n с этими компонентами; далее надо разделить на $m!$, так как не должен учитываться порядок компонент.

Теперь обозначим $u_n = n t_n$, тогда рекуррентное соотношение примет следующий вид:

$$\frac{u_n}{n!} = \sum_{m>0} \frac{1}{m!} \sum_{k_1+k_2+\dots+k_m=n-1} \frac{u_{k_1}}{k_1!} \frac{u_{k_2}}{k_2!} \dots \frac{u_{k_m}}{k_m!}, \quad n > 1.$$

Обозначим за $U(x)$ ЭПФ для последовательности $\{u_n\}$ (то есть $U(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{u_n}{n!} x^n$). Тогда

правая часть полученного соотношения есть коэффициент при x^{n-1} в разложении

$\sum_{m=0}^{\infty} \frac{1}{m!} U^m(x) = e^{U(x)}$ или по-другому, коэффициент при x^n в $x e^{U(x)}$. В то же время, слева -

коэффициент при x^n в $U(x)$. Таким образом,

$$U(x) = x e^{U(x)}$$

Заметим, что числа t_n можно интерпретировать, как число помеченных деревьев на n вершинах. Если в дереве выделить одну вершину и назвать ее корнем, то получим корневое помеченное дерево. Так как выделить в качестве корня среди n помеченных вершин дерева можно n способами, то последовательность чисел u_n есть число помеченных корневых деревьев на n вершинах.

Итак, ЭПФ для числа помеченных корневых деревьев удовлетворяет уравнению Лагранжа $U(x) = xe^{U(x)}$.

Для нахождения явной формулы для этой последовательности, можно воспользоваться следующим уточнением теоремы Лагранжа.

Теорема. Пусть функции $\varphi = \varphi(x)$ ($\varphi(0) = 0$) и $\psi = \psi(z)$ связаны между собой уравнением Лагранжа

$$\varphi(x) = x\psi(\varphi(x)).$$

Тогда коэффициенты при x^n в функции φ равен коэффициенту при z^{n-1} в разложении $\frac{1}{n}\psi^n(z)$.

Применяя это утверждение к нашей задаче, получаем: $u_n = n^{n-1}$.

То есть число помеченных корневых деревьев на n вершинах равно n^{n-1} (утверждение Кэли), а число помеченных деревьев равно n^{n-2} . (или для первоначальной формулировки задачи – число остовных деревьев в полном графе с n вершинами $\{1, 2, \dots, n\}$).

Задача. (Парадокс дней рождений).

Сколько студентов (в среднем) должно быть в группе, чтобы нашлось хотя бы двое с одинаковым днями рождения?

Решение. Пусть дискретная случайная величина X равна числу человек в произвольном классе, в котором нет совпадающих дней рождений.

Распределение случайной величины X :

$$P(X > n) = \frac{r(r-1)(r-2)\dots(r-n+1)}{r^n}, \quad r = 365 - \text{число дней в году (не високосном)}$$

Введем обозначение коэффициент при z^n в разложении функции $f(z)$ в ряд Тейлора в

окрестности нуля: $[z^n]f(z)$. Тогда $P(X > n) = \frac{n!}{r^n}[z^n](1+z)^r = n![z^n]\left(1+\frac{z}{r}\right)^r$.

Математическое ожидание случайной величины X :

$$EX = \sum_{n=0}^{\infty} P(X > n) = 1 + \sum_{n=1}^r \frac{r(r-1)(r-2)\dots(r-n+1)}{r^n}.$$

Для подсчета математического ожидания можно не вычислять значение последней суммы, а обратиться к экспоненциальной производящей функции.

Экспоненциальной производящей функцией (ЭПФ) последовательности $a_0, a_1, \dots, a_n, \dots$ называется формальный степенной ряд

$$A(z) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{a_n}{n!} z^n$$

Тогда для последовательности $\{a_n = P(X > n)\}_{n=0}^{\infty}$ получим ЭПФ $A(z) = \left(1 + \frac{z}{r}\right)^r$, откуда

$$EX = \sum_{n=0}^{\infty} P(X > n) = \sum_{n=0}^{\infty} n! \left[z^n \right] \left(1 + \frac{z}{r}\right)^r = \int_0^{\infty} e^{-t} \left(1 + \frac{t}{r}\right)^r dt.$$

В последнем равенстве, мы воспользовались преобразованием Лапласа:

$$\text{Если } f(z) = \sum_{n=0}^{\infty} f_n z^n, \text{ то } \sum_{n=0}^{\infty} n! f_n = \int_0^{\infty} e^{-t} f(t) dt.$$

$$\text{Далее для приближенного вычисления интеграла } \int_0^{\infty} e^{-t} \left(1 + \frac{t}{r}\right)^r dt = r \int_0^{\infty} e^{r(\ln(1+u)-u)} du$$

воспользуемся методом Лапласа:

$$\int_0^{\infty} f(u) e^{rS(u)} du \approx f(u_0) e^{rS(u_0)} \int_{u_0-\delta}^{u_0+\delta} e^{\frac{rS''(u_0)(u-u_0)^2}{2}} du \xrightarrow[r \rightarrow \infty]{\substack{x = \sqrt{-rS''(u_0)}(u-u_0) \\ \downarrow \\ \sqrt{-rS''(u_0)}\delta \rightarrow \infty}} \frac{f(u_0) e^{rS(u_0)}}{\sqrt{-rS''(u_0)}} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-\frac{x^2}{2}} dx = \frac{f(u_0) e^{rS(u_0)}}{\sqrt{-rS''(u_0)}},$$

где u_0 - единственная точка максимума вещественнозначной функции $S(u)$ на полубесконечном интервале $(0; +\infty)$. Основная идея асимптотического представления интеграла Лапласа заключается в представлении функции $S(u)$ в окрестности точки максимума u_0 в ряд Тейлора.

В нашей задаче $S(u) = \ln(1+u) - u$, $u_0 = 0$, $f(u) \equiv 1$.

$$\int_0^{\infty} e^{r(\ln(1+u)-u)} du \approx \int_0^{\delta} e^{-r\frac{u^2}{2}} du \stackrel{x=\sqrt{r}u}{=} \frac{1}{\sqrt{r}} \int_0^{\sqrt{r}\delta} e^{-\frac{x^2}{2}} dx \approx \frac{1}{\sqrt{r}} \int_0^{\infty} e^{-\frac{x^2}{2}} dx = \sqrt{\frac{\pi}{2r}}. \text{ Значит}$$

$$EX = \int_0^{\infty} e^{-t} \left(1 + \frac{t}{r}\right)^r dt = r \int_0^{\infty} e^{r(\ln(1+u)-u)} du \approx \sqrt{\frac{\pi r}{2}}.$$

Так как $r = 365 \gg 1$, то ответ приблизительно 24,6.

Замечание. На эту задачу можно смотреть, как на отображение $[1..n] \rightarrow [1..r]$. Вопрос коллизии дня рождений в терминах отображений будет таким: при каком n отображение будет инъективным.

Задача. Покажите, что распределение случайной величины X из предыдущей задачи имеет асимптотически распределение Релея при $n = t\sqrt{r}$:

$$P\{X > t\sqrt{r}\} \sim e^{-\frac{t^2}{2}} \quad P\{X = t\sqrt{r}\} \sim \frac{1}{\sqrt{r}} t e^{-\frac{t^2}{2}}$$

Решение

Для решения задачи воспользуемся знаниями из ТФКП (теорема Коши, седловая точка).

$$P(X > n) = n! \left[z^n \right] \left(1 + \frac{z}{r}\right)^r = \frac{1}{n!} \frac{1}{2i\pi} \oint_{|z|=\rho} \left(1 + \frac{z}{r}\right)^r \frac{dz}{z^{n+1}}$$

В полярных координатах:

$$\frac{1}{2i\pi} \oint_{|z|=\rho} \left(1 + \frac{z}{r}\right)^r \frac{dz}{z^{n+1}} = \frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} \left(1 + \frac{\rho e^{i\theta}}{r}\right)^r \frac{d\theta}{\rho^n e^{in\theta}}$$

Перепишем интеграл в таком виде:

$$\frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} e^{r \ln \left(1 + \frac{\rho e^{i\theta}}{r}\right) - n \ln \rho - in\theta} d\theta = \frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} e^{f(\rho e^{i\theta})} d\theta,$$

$$f(z) = r \ln \left(1 + \frac{z}{r}\right) - n \ln z, \quad z = \rho e^{i\theta};$$

Далее, выберем ρ таким, чтобы точка $z = \rho e^{i\theta} \Big|_{\theta=0} = \rho$ была седловой точкой. То есть $f'(z) \Big|_{z=\rho} = 0$, $f''(z) \Big|_{z=\rho} \neq 0$ (простая седловая точка).

Тогда $f(\rho e^{i\theta}) = f(\rho) - \frac{1}{2} \beta(\rho) \theta^2 + O(\theta^3)$ для $|\theta| < \delta$ (разложение Тейлора) (выбор

параметра δ будет показан ниже), где $\beta(\rho) = \rho^2 \left[\left(\frac{d}{dz} \right)^2 f(z) \right] \Big|_{z=\rho}$.

Отсюда интеграл по части окружности $|z| = \rho$ можно представить:

$$\begin{aligned} \int_{-\delta}^{\delta} e^{f(\rho e^{i\theta})} d\theta &= e^{f(\rho)} \int_{-\delta}^{\delta} e^{-\frac{1}{2} \beta(\rho) \theta^2 + O(\theta^3)} d\theta = \frac{e^{f(\rho)}}{\sqrt{\beta(\delta)}} \int_{-\delta/\sqrt{\beta(\rho)}}^{\delta/\sqrt{\beta(\rho)}} e^{-\frac{1}{2} u^2 + O(u^3)} du \xrightarrow{\beta(\rho) \rightarrow \infty} \frac{e^{f(\rho)}}{\sqrt{\beta(\delta)}} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-\frac{1}{2} u^2} du = \\ &= \sqrt{2\pi} \frac{e^{f(\rho)}}{\sqrt{\beta(\delta)}}. \end{aligned}$$

Заметим, что здесь важно, что $\beta(\rho) \rightarrow \infty$.

Выбор δ должен быть таким, чтоб «хвосты» оставшегося интеграла удовлетворяли:

$$\int_{-\pi}^{-\delta} e^{f(\rho e^{i\theta})} d\theta = o \left(\int_{-\delta}^{\delta} e^{f(\rho e^{i\theta})} d\theta \right); \quad \int_{\delta}^{\pi} e^{f(\rho e^{i\theta})} d\theta = o \left(\int_{-\delta}^{\delta} e^{f(\rho e^{i\theta})} d\theta \right);$$

Тогда будет справедливо асимптотическое приближение исходного интеграла:

$$\frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} e^{f(\rho e^{i\theta})} d\theta \approx \frac{e^{f(\rho)}}{\sqrt{2\pi\beta(\rho)}}.$$

В нашей задаче уравнение на седловую точку принимает вид:

$$f'(z) \Big|_{z=\rho} = 0, \quad f(z) = r \ln \left(1 + \frac{z}{r}\right) - n \ln z \Rightarrow \frac{r}{r+\rho} = \frac{n}{\rho} \Rightarrow \rho = \frac{nr}{r-n} = \frac{tr}{\sqrt{r-t}}.$$

Далее

$$\beta(\rho) = \rho^2 \left[\left(\frac{d}{dz} \right)^2 f(z) \right] \Big|_{z=\rho} = n \left(1 - \frac{n}{r}\right)^{n-t\sqrt{r}} t\sqrt{r} \left(1 - \frac{t}{\sqrt{r}}\right) = t\sqrt{r} - t^2 \xrightarrow{r \rightarrow \infty} \infty$$

$$e^{f(\rho)} = e^{-n \ln n - (r-n) \ln \left(1 - \frac{n}{r}\right)} = \frac{1}{n^n} \left(1 - \frac{n}{r}\right)^{-(r-n)} = \frac{1}{n^n} \left(1 - \frac{n}{r}\right)^{-\frac{r}{n} \left(n - \frac{n^2}{r}\right)} \approx \frac{e^{\frac{n-n^2}{r}}}{n^n} = \left(\frac{e}{n}\right)^n e^{\frac{n^2}{r}}$$

$$n! \frac{e^{f(\rho)}}{\sqrt{2\pi\beta(\rho)}} = n! \left(\frac{e}{n}\right)^n e^{\frac{n^2}{r}} \frac{1}{\sqrt{2\pi n \left(1 - \frac{n}{r}\right)}} \approx \cancel{n! \frac{1}{\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n}} e^{\frac{n^2}{r}} \frac{1}{\sqrt{\left(1 - \frac{n}{r}\right)}} \stackrel{n=t\sqrt{r}}{=} e^{\frac{t^2}{2}} \frac{1}{\sqrt{\left(1 - \frac{t}{\sqrt{r}}\right)}} \xrightarrow{r \rightarrow \infty} e^{\frac{t^2}{2}}$$

То есть $P\{X > t\sqrt{r}\} \sim e^{-\frac{t^2}{2}}$.

Соответственно

$$P\{X = t\sqrt{r}\} = t\sqrt{r} \frac{dP\{X < x\}}{dx} \Big|_{x=t\sqrt{r}} \sim -t\sqrt{r} \frac{de^{-\frac{x^2}{2r}}}{dx} \Big|_{x=t\sqrt{r}} = t\sqrt{r} \left(\frac{x}{r} e^{-\frac{x^2}{2r}} \right) \Big|_{x=t\sqrt{r}} = \frac{1}{\sqrt{r}} t e^{-\frac{t^2}{2}}$$

Задача. («двойственная» задача относительно парадокса дня рождений) Сколько в среднем должно быть студентов на потоке, чтобы каждый день в течение всего года находился хотя бы один студент, празднующий в этот день свой день рождения. (или в терминах отображения $[1..n] \rightarrow [1..r]$, при каком n отображение будет сюръективным.)
 Ответ: 2365

Задача (со ссылкой на задачу из задания про заключенных и задачу Вершика о подсчете среднего числа циклов длины r)

1) Доказать, что среднее число циклов в случайной перестановке длины n , имеющих длину

от $\left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil$ до n равно $\sum_{r=\lceil \frac{n}{2} \rceil}^n \frac{1}{r} \rightarrow \ln 2$.

2) Доказать, что вероятность того, что в случайной перестановке из n элементов есть

только циклы длины от $\left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil$ до n равно $\sum_{r=\lceil \frac{n}{2} \rceil}^n \frac{1}{r} \rightarrow \ln 2$.

Задачи на метод перевала
 (числа Каталана)